# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-126440

(43)Date of publication of application: 15.05.1998

(51)Int.CI.

H04L 12/56 G06F 13/00 H04L 12/46 H04L 12/28 H04L 12/24

H04L 12/26 H04L 29/06

(21)Application number: 08-275809

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

18.10.1996

(72)Inventor: KAYASHIMA MAKOTO

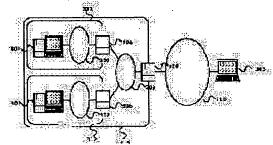
TERADA MASATOSHI FUJIYAMA TATSUYA OGINO TAKAAKI

# (54) NETWORK COMMUNICATION METHOD AND EQUIPMENT

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain a virtual network environment in which communication is attained without notifying a relay path in the network communication system where communication between a client and a server is conducted in an environment in which a plurality of fire walls are interposed.

SOLUTION: A communication relay program that relays a communication client program on a client 303 and a communication server program of servers 301, 302 is started on servers 304, 305, 306 such as a fire wall, a relay path control table is provided to the client 303 and the relay servers 304–306, the communication client program is connected to the relay program of the relay server communicated by the client selected from the table in the connection processing to a server whose direct connection is unable due to a fire wall to request the relay of communication with the communication server program on the server to the relay server.



# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

06.03.2000

[Date of sending the examiner's decision of

21.08.2001

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

# **Best Available Copy**

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号

# 特開平10-126440

(43)公開日 平成10年(1998) 5月15日

(51) Int.Cl.8	識別記号		<b>F</b> I					
H04L 12/	'56		H04	4 L	11/20	•	102D	
G06F 13/	00 355		G 0 (	6 F	13/00		355	
H04L 12/	46		H04	4 L	11/00		310C	
12/	'28				11/08			
12	<b>'24</b>		13/00 3 0 5 B					
		審查請求	未請求	<b>請求</b>	質の数22	OL	(全 13 頁)	最終頁に続く
21)出願番号	特魔平8-275809	(71)	(71) 出願人 000005108					
Con british H . 2	1922   6 21 0005		\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	H 404/\			NV= NC	
(22)出顧日	平成8年(1996)10月18日		株式会社日立製作所 東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地					
COC, MASK H	, we a 4 (1999) 10/110 E		(72)	発明者				は1日の無地
	·		(12)	) L 7 1 7 1 1 1 1			卡库比区工場	寺1099番地株式
			1				デシステム期	
			(72) 8	発明者			71 / // / A 943	ריוול ווייל ועום כ
			1 (12)	76771			卡库佐区工程:	寺1099番地株式
•							所システム開	
			(72)	発明者			カノヘノム州	PHICUCIONS
			(12)	T 17111			卡库丹尼丁州	寺1099番地株式
			(74)	ZD-1011 I			新システム開 ・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・	PENT STOTES
			(14)1	人野升	弁理士	W	殿分	H show to set 2
	·		-		•			最終頁に続く

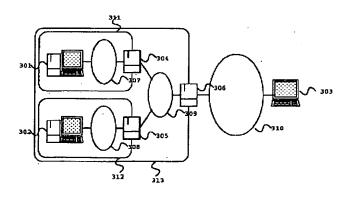
# (54) 【発明の名称】 ネットワーク通信方法および装置

## (57)【要約】 (修正有)

【課題】複数のファイアウォールが介在する環境でクライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継経路を意識せずに通信できる仮想ネットワーク環境を得る。

【解決手段】クライアント303上の通信クライアントプログラムと、サーバ301,302の通信サーバプログラムの通信を中継する通信中継プログラムをファイアウォール等中継サーバ304,305,306上で起動し、クライアントおよび中継サーバには中継経路制御テーブルを持たせ、通信クライアントプログラムは、ファイアウォールにより直接接続できないサーバへの接続処理において、前記テーブルより選択したクライアントから通信可能な中継サーバの中継プログラムに接続し、通信サーバプログラムとの通信の中継を依頼する。更に、サーバへの接続処理において、クライアントの通信クライアントプログラムと同様に、中継サーバにサーバ上の通信サーバプログラムとの通信の中継を依頼する。

図 3



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、

前記クライアント上の通信クライアントプログラムと前 記サーバ上の通信サーバプログラムとの通信中継機能を 備えた通信中継プログラムを有する中継サーバをネット ワーク上に配置し、

前記中継サーバと前記クライアントに、サーバアドレス と前記サーバへの通信を中継する前記中継サーバのアド レスとの対応関係を記憶した中継経路制御テーブルを備 え、

前記中継サーバおよび前記クライアントは、前記ファイアウォールにより直接通信できないサーバとの通信時に、前記中継経路テーブルを参照して中継に使用する中継サーバを選択し、前記中継サーバ網によるネットワークを利用して通信を行なうことを特徴とするネットワーク通信方法。

【請求項2】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントと中継サーバとの間で相互認証を行ない、認証が成功した場合のみ中継サーバ網によるネットワークを利用して通信を行なうことを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項3】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントがサーバとの通信で利用する全ての中継サーバと相互認証を行なうことを特徴とする請求項2記載のネットワーク通信方法。

【請求項4】複数のファイアウォールが介在する環境、で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントとサーバとの通信に関与する中継サーバが、隣接する中継サーバと相互認証を行なうことを特徴とする請求項2記載のネットワーク通信方法。

【請求項5】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントと中継サーバに固有の暗号鍵情報を用いて、中継する通信データを暗号化することを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項6】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントとサーバとの通信に関与する中継サーバが、クライアントと直接接続している中継サーバとの間、および隣接する中継サーバ間でデータ暗号化を行なうことを特徴とする請求項5記載のネットワーク通信方法。

【請求項7】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワー

ク通信システムにおいて、クライアントと、サーバと直接接続している中継サーバとの間で、データ暗号化を行なうことを特徴とする請求項5記載のネットワーク通信方法。

【請求項8】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継経路情報テーブルの内容を、中継サーバ間で動的に交換することを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項9】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継サーバの負荷状態、もしくは障害状態に応じて、中継経路情報テーブルの状態を変更することを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項10】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、アプリケーションの指定により、中継経路情報テーブルの状態を変更することを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項11】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継サーバにてプロトコルの変換、例えば IP V4 プロトコルでクライアントから受信したデータを、 IP V6 プロトコルに変換してサーバに送信することを特徴とする請求項1記載のネットワーク通信方法。

【請求項12】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、

前記クライアント上の通信クライアントプログラムと前記サーバ上の通信サーバプログラムとの通信中継機能を備えた通信中継プログラムを有する中継サーバをネットワーク上に配置し、

前記中継サーバと前記クライアントに、サーバアドレス と前記サーバへの通信を中継する前記中継サーバのアド レスとの対応関係を記憶した中継経路制御テーブルを備 え

前記中継サーバおよび前記クライアントは、前記ファイアウォールにより直接通信できないサーバとの通信時に、前記中継経路テーブルを参照して中継に使用する中継サーバを選択し、前記中継サーバ網によるネットワークを利用して通信を行なう通信手段を有することを特徴とするネットワーク通信装置。

【請求項13】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントと中継サーバとの間で相互認証を行ない、認証が成功した場合のみ中継サーバ網によるネットワークを利用して通信を行なうことを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装

置。

【請求項14】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントがサーバとの通信で利用する全ての中継サーバと相互認証を行なうことを特徴とする請求項13記載のネットワーク通信装置。

【請求項15】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントとサーバとの通信に関与する中継サーバが、隣接する中継サーバと相互認証を行なうことを特徴とする請求項13記載のネットワーク通信装置。

【請求項16】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントと中継サーバに固有の暗号鍵情報を用いて、中継する通信データを暗号化することを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装置。

【請求項17】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントとサーバとの通信に関与する中継サーバが、クライアントと直接接続している中継サーバとの間、および隣接する中継サーバ間でデータ暗号化を行なうことを特徴とする請求項16記載のネットワーク通信装置。

【請求項18】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、クライアントと、サーバと直接接続している中継サーバとの間で、データ暗号化を行なうことを特徴とする請求項16記載のネットワーク通信装置。

【請求項19】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継経路情報テーブルの内容を、中継サーバ間で動的に交換することを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装置。

【請求項20】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継サーバの負荷状態、もしくは障害状態に応じて、中継経路情報テーブルの状態を変更することを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装置。

【請求項21】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、アプリケーションの指定により、中継経路情報テーブルの状態を変更することを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装置。

【請求項22】複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、中継サーバにてプロトコルの

変換、例えば IP V4 プロトコルでクライアントから受信したデータを、 IP V6 プロトコルに変換してサーバに送信することを特徴とする請求項12記載のネットワーク通信装置。

## 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を行なうネットワーク通信システムにおいて、アプリケーションの通信を中継する仮想ネットワークの通信方法および装置に関する。

#### [0002]

【従来の技術】従来、ファイアウォールが介在する環境で、クライアントとサーバとの通信を中継する代理サーバとして、 RFC1928 で提案されている socks V5 がある。

【0003】socks ではクライアントと中継サーバの間での相互認証、および中継サーバに対する接続命令を実現する socks プロトコルを定義しており、1つのファイアウォールを越えたクライアントとサーバとの通信を実現することができる。

【0004】また、 IP レイヤにおける中継経路情報の 交換を動的に行なうメカニズムとしては、 RIP (Routing Information Protocol: RFC1058)、 OSPF (Open Shorte st Path First: RFC1131) 等のゲートウェイプロトコル がある。

#### [0005]

【発明が解決しようとする課題】インターネットの普及につれて、インターネットを介した事業部、企業間での協動や、遠隔オフィス/在宅勤務者に対応したネットワーク環境が求められている。このようなネットワーク環境では、外部から企業ネットワークへの侵入や、外部なりでは、外部から企業ネットワークへの侵入を防ぐためのセキュリティツールとして、ファイアウォールが考案されている。ファイアウォールは、保護対象となるネットワークの構成等の情報を外部から隠蔽し、ネットワークの境界において通信主体の認証に基づくアクセス制御を実行することで、外部からの侵入を防ぎつつ、正当ユーザの通信を可能にする機能を持つ。

【0006】また、IETFでは、外部ネットワークにより接続した2つのネットワーク間の通信で、外部ネットワークにおけるデータ盗聴を防ぐために、それぞれのネットワークの外部ネットワークとの境界にあるファイアウォールもしくはルータ間で、通信パケットの暗号化/復号化を行なう方法が提案されている。この方法を用いることにより、インターネットを仮想的な企業ネットワークに見せる技術である VPN (Virtual Private Network) を実現することができる。

【0007】このように、インターネットを利用した企業ネットワークでは、ファイアウォールがセキュリティ上重要な役割を果たしており、企業ネットワーク内でも、サブネットワークを保護する目的で内部ファイアウォールが設置されるようになりつつある。このような複数のファイアウォールが介在する環境における通信には、いくつかの問題がある。例えば、サブネットワークを保護する内部ファイアウォールを越える通信を、外部ネットワークの計算機から行なう場合、外部ファイアウォールと内部ファイアウォールが通信を中継する必要がある。

【0008】しかし、中継を行なう内部ファイアウォールへの経路情報は、外部ネットワークでは隠蔽されているため、何らかの方法で経路情報を取得する必要がある。

【0009】第1図は、上記の問題点の例である。クライアント 101 がA社ネットワーク 106 内のサーバと通信する場合、外部ファイアウォール 102 が通信を中継する。A社ネットワーク 106 内のサーバ 104 との通信では、外部ファイアウォール 102 がサーバ 104 への経路情報を取得できるため、通信を行なうことができる。しかし、サブネットワーク 107 内にあるサーバ 105 との通信では、サーバ 105が内部ファイアウォール 102 により隠蔽されているため、外部ファイアウォール 102 はサーバ 105 への経路情報を取得することができず、通信を行なうことができない。また、外部ネットワークにより接続した2つのネットワーク間の通信で、それぞれの内部ファイアウォール間では、外部ファイアウォールに対して内部ファイアウォールを特定するための経路情報を設定しない限り、VPN を構成できない。

【0010】第2図は、上記の問題点の例である。ファイアウォール205でサーバ202への経路としてファイアウォール206を登録することにより、ネットワーク210内のクライアント201は、ネットワーク2111内のサーバ202と VPNで通信を行なうことができる。しかし、ネットワーク213の内部のサブネットワーク214にサーバ204がある場合、経路がファイアウォール207に内部ファイアウォール209を登録することができない。

【0011】そこで、本発明では、複数のファイアウォールが介在していても、ユーザが中継経路を意識せずに通信アプリケーションが利用できる仮想ネットワーク環境を提供することにより上記の2つの問題を解決することを目的とする。

#### [0012]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため に本発明では、クライアント上の通信クライアントプロ グラムと、サーバの通信サーバプログラムの通信を中継 する通信中継プログラムをファイアウォール等の中継サ ーバ上で起動し、クライアントおよび中継サーバにはデータ中継経路を制御するための経路情報テーブルを持たせ、クライアント上の通信クライアントプログラムは、ファイアウォールにより直接接続できないサーバへの接続処理において、(1)目的のサーバへの経路の途中にあり、かつ(2)クライアントから通信可能な中継サーバをデータ中継制御テーブルより選択する処理と、上記処理により確定した中継サーバの中継プログラムと接続し、前記中継サーバにサーバ上の通信サーバプログラムとの通信の中継を依頼する処理を実行する。

【0013】そこで、中継サーバ上の中継プログラムは、クライアント上の通信クライアントプログラムの依頼内容に基づきクライアントの通信クライアントプログラムとり通信を中継する機能を持つものである。更に、中継サーバ上の中継プログラムは、ファイアウォールにより直接接続できないサーバへの接続処理において、クライアントの通信クライアントプログラムと同様に、(1)目的のサーバへの経路の途中にあり、かつ(2)クライアントから通信可能な中継サーバをデータ中継制御テーブルより選択する処理と、上記処理により確定した中継サーバの中継プログラムと接続し、前記中継サーバにサーバ上の通信サーバプログラムとの通信の中継を依頼する処理を実行する。

【0014】本発明の仮想ネットワーク構成方法および装置では、ネットワーク上に配置した通信中継サーバを用いてクライアントとサーバの通信を中継し、クライアントおよび中継サーバにはデータ中継経路を制御するための経路情報テーブルを持たせ、クライアントの通信プログラムおよび中継サーバの中継プログラムが、(1)目的のサーバへの経路の途中にあり、かつ(2)クライアントから通信可能な中継サーバをデータ中継制御テーブルより選択する処理と、をデータ中継制御テーブルより選択する処理を実行して通信経路を確保することにより、複数のファイアウォールが介在していても、クライアントのユーザが中継経路を意識せずに通信アプリケーションを利用できる。

## [0015]

【発明の実施の形態】本発明の一実施例を、第 3 図から第 7 図を用いて説明する。第 3 図は、本方式の仮想ネットワーク構成方法および装置の概要を示す図である。 301、302はサーバ計算機、 303 はクライアント計算機、 304 ~ 306 はファイアウォール兼中継サーバ、 307、 308 はローカルセグメント、 309 はバックボーンセグメント、 310 はインターネット、 311、 312 はファイアウォールにより守られたネットワークサブドメイン 313 はネットワークドメインである。クライアント計算機 303 から、サーバ計算機 301 への通信を実行する場合、ファイアウォール兼中継サーバ 306 および 304 が通信を中継する。

【0016】第4図は、本方式の仮想ネットワーク構成方法および装置で使用するクライアントおよび、中継サーバで使用する計算機の構成を示す図である。41はメモリ、411は中継経路情報記憶エリア、412は通信データ記憶エリア、413はプログラムロードエリア、42はバス、43はCPU、44は外部記憶装置、441は通信プログラム、442はデータ中継制御プログラム、443は中継経路テーブル、45は通信I/0である。

【0017】第5図は、本方式の仮想ネットワーク構 成方法および装置において、クライアント計算機 303 が、サーバ計算機 301 に対して通信を行なう通信クラ イアントプログラムの概略を示すフローチャートであ る。ステップ 501 は、サーバ計算機 301 の通信アドレ スへの中継を行なうファイアウォール兼中継サーバ 306 を、中継経路テーブル 442 を参照して特定するステッ プ、ステップ 502は、ファイアウォール兼中継サーバの 中継が必要か判定するステップ、ステップ503 は、ファ イアウォール兼中継サーバによる中継が必要な場合の処 理で、ファイアウォール兼中継サーバ 306 への接続を 行なうステップ、ステップ 504 は、ファイアウォール 兼中継サーバによる中継が不要な場合の処理で、サーバ 計算機への接続を直接行なうステップ、ステップ 505 は、ファイアウォール兼中継サーバ 306 にサーバ計算 機 301 の通信アドレスを通知するステップ、ステップ5 06 は、ファイアウォール兼中継サーバ 306 が実施した サーバとの接続処理結果を受信するステップ、ステップ 507 は、ステップ 506 で受信した内容より、ファイア ウォール兼中継サーバ 306 が接続した相手がサーバか どうか判定するステップ、ステップ 508 は、サーバ計 算機 301 との通信データを送受信するステップであ る。本フローは、クライアント計算機 303 で動作する 全ての通信プログラム44T で共通しており、例えば UNI X OS の場合には、通信用ライブラリに上記機能を組み 込むことができる。

【0018】第6図は、本方式の仮想ネットワーク構 成方法および装置において、中継サーバ 306 が、サー バ計算機 301 への通信を中継する中継プログラム 442 の概略を示すフローチャートである。ステップ 601 は、クライアント計算機 303 の通信クライアントプロ グラムからの中継要求待ちを行なうステップ、ステップ 602 は、クライアント計算機 303 からサーバ計算機 3 01 の通信アドレスを受信するステップ、ステップ 603 は、サーバ計算機 301 の通信アドレスへの中継を行な うファイアウォール兼中継サーバ 304 を、中継経路テ ーブル 442 を参照して特定するステップ、ステップ 60 4 は、ファイアウォール兼中継サーバの中継が必要か判 定するステップ、ステップ 605 は、ファイアウォール 兼中継サーバによる中継が必要な場合の処理で、ファイ アウォール兼中継サーバ 304 への接続を行なうステッ プ、ステップ 606 は、ファイアウォール兼中継サーバ

による中継が不要な場合の処理で、サーバ計算機への接続を直接行なうステップ、ステップ 607 は、サーバ計算機 301 との通信データを送受信するステップである。

【0019】第7図は、本方式の仮想ネットワーク構成方法および装置で使用する経路情報テーブル422の内容とネットワーク例を示す図である。71は架空のドメイン food.co.jp のネットワーク例である。food.co.jp ドメインは、サブドメインとして、fruit.food.co.jp ドメインと、vegetable.food.co.jp ドメインを持ち、外部ネットワークとのファイアウォール兼中継サーバ dinner.food.co.jpと、サーバ計算機 supper.food.co.jp を持つ。

【0020】food.co.jp のサブドメイン fruit.food.co.jp ドメインは、ドメイン外とのファイアウォール兼中継サーバ lemon.fruit.food.co.jp と、サーバ計算機 kiwi.fruit.food.co.jp と、クライアント計算機 cherry.fruit.food.co.jp を持つ。food.co.jp のサブドメイン veg- etable.food.co.jp ドメインは、ドメイン外とのファイアウォール兼中継サーバpotato.vegetable.food.co.jp と、サーバ 計算機 carrot.vegetable.food.co.jp を 持つ。72 は fruit.food.co.jpドメイン のクライアント計算機 cherry.fruit.food.co.jp用の中継経路テーブルの構成を示す図で、中継を必要とするドメインを指定するドメイン名記述フィールド721と、前記ドメインへの中継を行なうファイアウォール兼中継サーバを指定する中継サーバ名記述フィールド722を持つ。

【0021】ドメイン名記述フィールド 721 は、記述したドメイン名以外の部分を表現するための記述として、否定演算子"~"を使用することができる。例えば、 "fruit. food. co. jp ドメイン以外のドメイン」を表す。中継経路テーブル 72 は、「fruit. food. co. jp ドメイン以外は1emon. fruit. food. co. jp が中継する」ことを表すレコード 723 が登録されている。同様に 73 は fruit. food. co. jp ドメインの中継サーバ 1emon. fruit. food. co. jp 用の中継経路テーブルの構成を示す図で、「vegetable. food. co. jp ドメインへは potato. vegetable. food. co. jp ドメイン以外は dinner. food. co. jp が中継する」ことを表すレコード 731 と、「food. co. jp ドメイン以外は dinner. food. co. jp が中継する」ことを表すレコード 732 が登録されている。

【0022】クライアント計算機 cherry. fruit. food. co. jp はサーバ計算機 kiwi. fruit. food. co. jp と通信する場合、中継経路制御テーブル 72 を評価し、 kiwi が fruit. food. co. jp ドメインのサーバ計算機であることから、直接接続を行なう。また別のケースとして、クライアント計算機 cherry. fruit. food. co. jpはサーバ計算機 supper. food. co. jp と通信する場合、中継経路制御テーブル 72 を評価し、 supper が fruit. food. co. jp

ドメイン外のサーバ計算機であることから、1emon. frui t. food. co. jp に中継を依頼する。 中継サーバ lemon. f ruit. food. co. jpは、中継経路制御テーブル 73 を評価 し、 supper が vegetable. food. co. jpドメイン外のサ ーバであり、かつ food.co.jp 内のサーバであることか ら、直接接続を行なう。更に別のケースとして、クライ アント計算機 cherry. fruit. food. co. jp が外部ネット ワークのサーバと通信を行なう時、中継経路制御テーブ ル72 を評価し、外部ネットワークのサーバが fruit.fo od. co. jp ドメイン外のサーバ計算機であることから、 lemon. fruit. food. co. jp に中継を依頼する。この時中 継サーバlemon. fruit. food. co. jp は、中継経路制御テ ーブル 73 を評価し、外部ネットワークのサーバが veg etable. food. co. jp ドメイン外のサーバであり、かつ f ood. co. jp外のサーバであることから、 dinner. food. c o. jp に中継を依頼する。中継サーバdinner. food. co. jp もまた、 lemon. fruit. food. co. jp と同様に中継経路 制御テーブルを評価し、サーバとの接続方法を決定す

【0023】第7図では、中継経路テーブルでのドメインと中継サーバを、DNSにおけるドメイン名およびホスト名で記述しているが、この記述はIPアドレスとネットマスクによる指定で行なうことも可能である。

【0024】以上が本方式の基本的な仮想ネットワーク 構成方法および装置であるが、クライアント計算機側通 信プログラム 441 の概略フローチャートのステップ 50 5および、中継サーバ側中継プログラム 442 の概略フロ ーチャートのステップ 602において相互認証をすると、 クライアント計算機と中継サーバ双方のなり済ましを防 止することができる。第8図は、上記の機能を実現す るためのシステム構成を示す図である。クライアント計 算機 303 および、ファイアウォール兼中継サーバ 30 4、306 は、自計算機と相互認証を行なう計算機の認証 関係情報を格納する認証情報テーブル 81 ~ 83 を持 つ。認証情報テーブル 81 ~ 83 は、認証相手側計算機 の ID フィールド 813 と、認証用共有情報フィールド 814 を持つ。認証情報テーブル 81 は、ファイアウォー ル兼中継サーバ 306 の ID および、認証用共有情報 84 を含むエントリ 811 と、ファイアウォール兼中継サー バ 304 のID および、認証用共有情報 85 を含むエント リ 812 を持つ。認証情報テーブル82 は、クライアント 計算機 303 の ID および、認証用共有情報 84を含むエ ントリ 821 を持つ。認証情報テーブル 83 は、クライ アント計算機 303 の ID および、認証用共有情報 85 を含むエントリ 831 を持つ。クライアント計算機 303 の通信プログラム 441 は、ステップ 501 もしくはステ ップ 506において取得した相互認証を行なうファイアウ オール兼中継サーバの ID をキーに検索を行ない、認証 情報テーブル 81 より前記ファイアウォール兼中継サー バとの認証用共有情報を取得し、相互認証処理を実行す

る。ファイアウォール兼中継サーバ 306 の中継プログラム 442 は、ステップ 602 で取得したクライアント計算機の ID をキーに検索を行ない、認証情報テーブル 82 より前記クライアント計算機との認証用共有情報を取得し、相互認証処理を実行する。ここで、クライアント計算機 303 の通信プログラム 441 がファイアウォール兼中継サーバ306 の中継プログラム 442 と認証処理を実行し、前記認証処理が成功した場合は更にファイアウォール兼中継サーバ 304 の中継プログラム 442 と認証処理を実行し、前記認証処理が成功した場合サーバ 301 との接続を確立することによりセキュリティを高めることができる。相互認証処理は、例えば認証用共有情報84、85 が共有鍵暗号方式における共通鍵であれば、ISO/IEC9798 認証方式を利用することができる。

【0025】また、公開鍵暗号方式を利用した認証を利用することも可能である。本認証処理を使用した場合、クライアント計算機とファイアウォール兼中継サーバとの間で、通信データを暗号化するための情報を交換することができる。本図では、クライアント計算機 303 がファイアウォール兼中継サーバ 306 および、304 と暗号化のための情報を交換することができるため、クライアント計算機303 からファイアウォール兼中継サーバ 306 間、もしくは、クライアント計算機303 からファイアウォール兼中継サーバ 304 間でデータの暗号化を実行することができる。

【0026】第 9 図は、本方式の仮想ネットワーク構 成方法および装置における相互認証の他の方法を示した 図である。クライアント計算機 303 の認証情報テーブ ル 91には、ファイアウォール兼中継サーバ 306 の ID および、認証用共有情報 94を含むエントリ 911 を持 つ。ファイアウォール兼中継サーバ 306 の認証情報テ ーブル 92 には、クライアント計算機 303 の ID およ び、認証用共有情報 94を含むエントリ 921 と、ファイ アウォール兼中継サーバ 304 の ID および、認証用共 有情報 95 を含むエントリ 922 を持つ。ファイアウォ ール兼中継サーバ304 の認証情報テーブル 93 には、フ ァイアウォール兼中継サーバ 306 の IDおよび、認証用 共有情報 95 を含むエントリ 931 を持つ。クライアン ト計算機303 の通信プログラム 441 は、ステップ 503 において接続するファイアウォール兼中継サーバ 306 と相互認証処理を実行する。ファイアウォール兼中継サ ーバ 306 は、ステップ 602 において接続したクライア ント計算機 303 と、ステップ 605 において接続するフ アイアウォール兼中継サーバ 304 と相互認証処理を実 行する。第 8図と同様に、本認証処理を実行した場合、 クライアント計算機303 からファイアウォール兼中継サ ーバ 306 間、もしくは、ファイアウォール兼中継サー バ 306からファイアウォール兼中継サーバ 304 間でデ ータの暗号化を実行することができる。

【0027】第 10 図は、本方式の仮想ネットワーク構

成方法および装置における中継経路情報の更新方法を示 す図である。 1001 は架空のドメイン food.co.jp のネ ットワーク例である。 food. co. jp ドメインはサブドメ インとして、 fruit. food. co. jpドメインを持ち、外部 ネットワークとのファイアウォール兼中継サーバdinne r. food. co. jp と、サーバ計算機 supper. food. co. jp を 持つ。 food. co. jp のサブドメイン fruit. food. co. jp ドメインは、ドメイン外とのファイアウォール兼中継サ ーバ lemon. fruit. food. co. jp および banana. fruit. fo od. co. jp と、サーバ計算機 kiwi. fruit. food. co. jp お よび apple. fruit. food. co. jp と、クライアント計算機 cherry. fruit. food. co. jp を持つ。 dinner. food. co. jp の中継経路テーブル 1002 には、外部ネットワークの クライアントから fruit. food. co. jp ドメインへのアク セスを中継するためのエントリとして、 lemon. fruit. f ood. co. jp をファイアウォール兼中継サーバとして指定 したエントリ 1021 と、 banana. fruit. food. co. jp を ファイアウォール兼中継サーバとして指定したエントリ 1022 がある。 ファイアウォール兼中継サーバ lemon. fruit. food. co. jpと、 banana. fruit. food. co. jpが定期 的に前記各エントリ 1021 および 1022 をdinner. food. co. jp に送信し、dinner. food. co. jp が前記情報に基づ き中継経路テーブル 1002 を更新することにより、動的 に中継経路情報を更新することができる。 更に中継経 路テーブル 1002 にプライオリティフィールド 1025 を 設け、 ファイアウォール兼中継サーバ lemon. fruit. fo od. co. jp と、 banana. fruit. food. co. j が、例えば負 荷状況に応じて設定したプライオリティを dinner. foo d. co. jp に送信することにより、 dinner. food. co. jp は fruit. food. co. jpドメインへの通信に使用するファ イアウォール兼中継サーバを変更することができる。ま た、ドメイン名記述フィールド 1023 に、サーバ名称を 記述することにより、 サーバ毎に中継に使用するファ イアウォール兼中継サーバを変更することもできる。例 えば、エントリ 1021 のドメイン名記述フィールド 102 3 を kiwi. fruit. food. co. jp に、エントリ 1022 のド メイン名記述フィールド 1023 をapple. fruit. food. co. jp にすることにより、kiwi.fruit.food.co.jp 宛の通 信は lemon. fruit. food. co. jp が、apple. fruit. food. c o. jp 宛の通信は banana. fruit. food. co. jp がそれぞれ 中継することになる。

【0028】第 11 図は、本方式の仮想ネットワーク構成方法および装置における通信インフラの変換機能の例を説明した図である。 1101 はクライアント計算機、 1102はファイアウォール兼中継サーバ、 1111 は通信クライアントプログラム、 1121はデータ中継制御プログラム、 1103 はサーバ計算機、 1131 はサーバプログラム、 1104 は IP V4 対応通信モジュール、 1105 は IP V6 対応通信モジュール、1106 は IP V4 ネットワーク、 1107 は IP V6 ネットワークである。 クライアン

ト計算機 1101 は IP V4 対応通信モジュール 1104 を 用いて、 IP V4 プロトコルによる通信を行なう。ま た、サーバ計算機 1103 は、 IP V4 対応通信モジュー ル1105 を用いて、 IP V6 プロトコルによる通信を行な う。

【0029】このため、クライアント計算機 1101 とサーバ計算機 1103 は直接通信を行なうことができない。しかし、 IP V4 通信モジュール 1104 と、 IP V6 通信モジュール 1105 を持つファイアウォール兼中継サーバ 1102 でデータ中継制御プログラム 1121 を用いることにより、クライアント計算機 1101 とサーバ計算機 1103 との間で通信を行なうことができるようになる。第11 図では、通信インフラの例として IP V4 と IP V6 との間の変換を行なったが、適切な中継プログラムおよび、中継経路テーブルを用いることにより、通信インフラとして Apple Talk、 SNA や IPX 等を使用することも可能である。

#### [0030]

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明によれば、複数のファイアウォールにより中継経路情報が隠蔽された場合でも、クライアントのユーザが中継経路を意識せずに通信アプリケーションを利用することのできるネットワーク通信方法および装置を得ることができる。

## 【図面の簡単な説明】

- 【図1】従来のネットワーク構成を示す図である。
- 【図2】従来の他のネットワーク構成を示す図である。
- 【図3】本発明の一実施例を示すネットワーク構成図である。
- 【図4】クライアント、中継サーバの構成の一例を示す プロック図である。
- 【図5】クライアント計算機の処理動作を示すフローチャートである。
- 【図 6 】中継サーバの処理動作を示すフローチャートで あろ
- 【図7】経路情報テーブルの一実施例を示す図である。
- 【図8】本発明に利用する認証用システムの一実施例を 示す図である。
- 【図9】本発明に利用する認証用システムの他の実施例を示す図である。
- 【図10】動的経路制御の一例を示す図である。
- 【図11】本発明の他の実施例の主要部を示す図である。

## 【符号の説明】

101...クライアント計算機、102...外部ファイアウォール、103...内部ファイアウォール、104...サーバ、105...サーバ、106...A社ネットワーク、107...サブネットワーク、201...クライアント計算機、202...サーバ計算機、203...クライアント計算機、204...サーバ計算機、205...ファイアウォール、206...ファイアウォー

ル、207...ファイアウォール、208...ファイアウォー ル、209...内部ファイアウォール、210...ネットワー ク、211...ネットワーク、212...ネットワーク、213... ネットワーク、214...サブネットワーク、215...外部ネ ットワーク、216...外部ネットワーク、301...サーバ計 算機、302...サーバ計算機、303...クライアント計算 機、304...ファイアウォール兼中継サーバ、305...ファ イアウォール兼中継サーバ、306...ファイアウォール兼 中継サーバ、307...ローカルセグメント、308...ローカ ルセグメント、309...バックボーンセグメント、310... インターネット、311...ネットワークサブドメイン、31 2...ネットワークサブドメイン、313...ネットワークド メイン、41...メモリ、411...中継経路情報記憶エリ ア、412... 通信データ記憶エリア、413... プログラムロ ードエリア、42...バス、43...CPU、44...外部記憶装 置、441... 通信プログラム、442... データ中継制御プロ グラム、443...中継経路テーブル、45... 通信 I/O、 50 1... 中継サーバ特定処理、502... 中継処理の必要性判定 処理、503... 中継サーバ接続処理、504... サーバ接続処 理、505... サーバアドレス通知処理、506... 中継処理結 果受信処理、507...サーバ接続の判定処理、508...通信 データ送受信処理、601...クライアント通信要求待ち処 理、602...サーバアドレス受信処理、603...中継サーバ 特定処理、604...中継処理の必要性判定処理、605...中 継サーバ接続処理、606...サーバアドレス通知処理、60

図 1

7...サーバ接続処理、71...ネットワーク例、72...中継 経路テーブル、721...ドメイン名記述フィールド、72 2... 中継サーバ名記述フィールド、723... エントリ、73 1...エントリ、732...エントリ、81... 認証情報テーブ ル、811... 認証情報エントリ、812... 認証情報エント リ、813... 認証相手側計算機 ID フィールド、814... 認 証用共有情報フィールド、82... 認証情報テーブル、82 1... 認証情報エントリ、83... 認証情報テーブル、83 1... 認証情報エントリ、84... 認証用共有情報、85... 認 証用共有情報、91... 認証情報テーブル、911... 認証情 報エントリ、92... 認証情報テーブル、921... 認証情報 エントリ、922... 認証情報エントリ、93... 認証情報テ ーブル、931... 認証情報エントリ、94... 認証用共有情 報、95...認証用共有情報、1001...ネットワーク例、10 02... 中継経路テーブル、1021... エントリ、1022... エ ントリ、1023...ドメイン名記述フィールド、1024...中 継サーバ名記述フィールド、1025... プライオリティ記 述フィールド、1101...クライアント計算機、1102...フ アイアウォール兼中継サーバ、1111... 通信クライアン トプログラム、1121...データ中継制御プログラム、110 3...サーバ計算機、1131...サーバプログラム、1104... IP V4 対応通信モジュール、1105... IP V6 対応通信モ ジュール、1106... IP V4 ネットワーク、1107... IP V6 ネットワーク

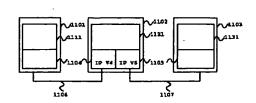
図 3

[図1] [図3]

A社ネットワークの サーバに接続したい!! A社ネットワーク

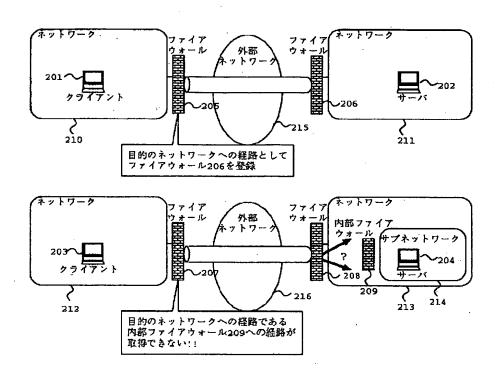
外部ファイア ウォール ウォール サーバ1のロケーションが 取得不可能

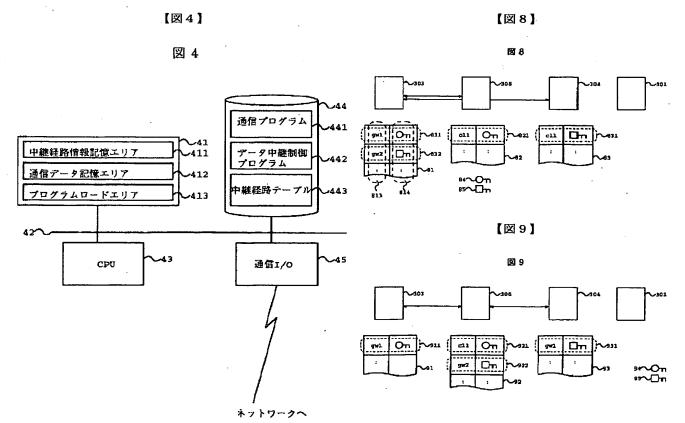
团11



【図2】

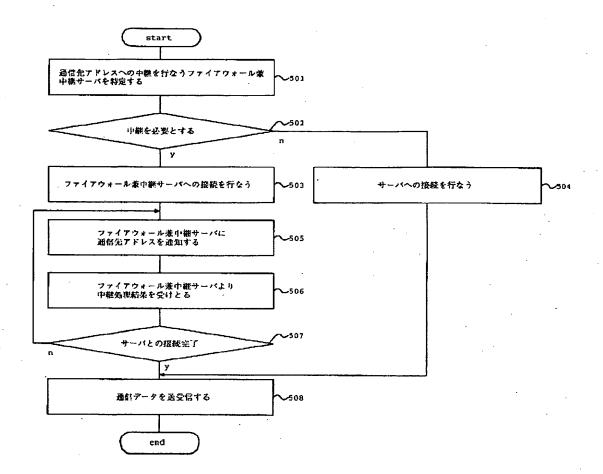
図 2





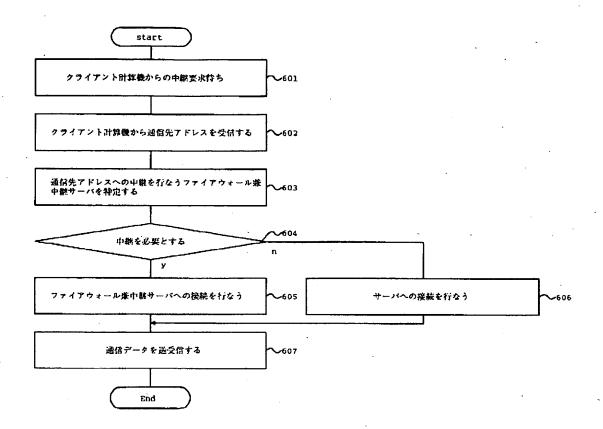
【図5】

図 5



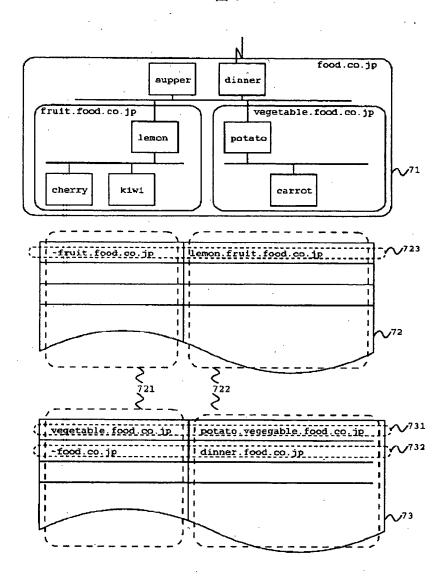
【図6】

図 6



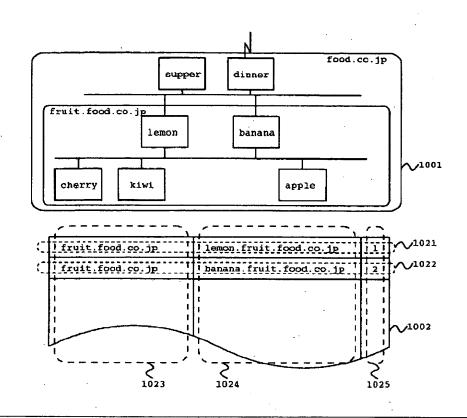
【図7】

図 7



【図10】

図10



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

識別記号

FI

HO4L 12/26 29/06

(72)発明者 荻野 孝明

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地株式 会社日立製作所ソフトウェア開発本部内

# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

□ BLACK BORDERS
□ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
□ FADED TEXT OR DRAWING
□ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
□ SKEWED/SLANTED IMAGES
□ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
□ GRAY SCALE DOCUMENTS
□ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
□ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.